## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

10-093552

(43) Date of publication of application: 10.04.1998

(51)Int.CI.

H04L 12/00

G06F 13/00

(21)Application number: 08-240114

(71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH CORP

<NTT>

(22)Date of filing:

11.09.1996

(72)Inventor: MURAKAMI HIDEYO

HARA HIROYUKI **NAKAJIMA ISAMI** HORIGOME HIDEAKI

**ISOGAWA YUTAKA** 

# (54) COMMUNICATION CONNECTION METHOD WITH A PLURALITY OF HOSTS HAVING **COMMON IDENTIFIER**

## (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To maintain quality of continuous service by distributing the load on a faulty or overloaded host to other hosts so as to relive the load on the distributed source host and to change the communicating party without letting the client host to be aware of the change.

SOLUTION: A common identifier is provided to a server group 12 and in the case of communication of other client host 14 with the server group 12, the client uses the common identifier (common domain name) to access the server group 12, then a connection destination is changed to other host 12-ij in the server group 12 based on a connection destination revision algorithm 15 when an opposite party 12-i1 is faulty or overloaded so as to enable

the transmission without making the client host 14 to be aware of the change.

#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

15.12.2000

[Date of sending the examiner's decision of

06.01.2004

rejection]

Searching PAJ Page 2 of 2

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

### (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

## (11)特許出願公開番号

## 特開平10-93552

(43)公開日 平成10年(1998)4月10日

| (51) Int.Cl.* | 識別記号         | FΙ     |             |  |
|---------------|--------------|--------|-------------|--|
| HO4L 12/00    |              | H04L 1 | 11/00       |  |
| G06F 13/00    | 3 5 <b>5</b> | G06F 1 | 13/00 3 5 5 |  |

## 審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 7 頁)

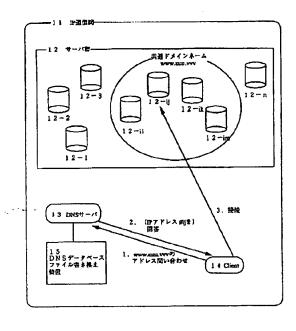
| (21)出屬番号 | <b>特願平8</b> -240114 | (71)出頌人 000004226       |
|----------|---------------------|-------------------------|
|          |                     | 日本電信電話株式会社              |
| (22)出願日  | 平成8年(1996) 9月11日    | 東京都新宿区西新宿三丁目19番2号       |
|          |                     | (72)発明者 村上 英世           |
|          |                     | 東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 日本    |
|          |                     | 電信電話株式会社内               |
|          |                     | (72) 発明者 原 博之           |
|          |                     | 東京都新宿区西新宿三丁目19番 2 号 日本  |
|          |                     | 電信電話株式会社内               |
|          |                     | (72)発明者 中島 伊佐美          |
|          |                     | 東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 日本    |
|          |                     | 電信電話株式会社内               |
|          |                     | (74)代理人 弁理士 磯村 雅俊 (外1名) |
|          |                     | 最終質に続く                  |
|          |                     | RUNC ALCEA.             |

#### (54) 【発明の名称】 共通識別子を持つ複数ホストとの通信接続方法

#### (57)【要約】

【課題】故障または過負荷のホストを他のホストに分散して、分散元ホストの負荷を軽減することができ、継続的サービス品質を維持する。また、発信側ホストに意識させずに、通信相手を変更できるようにする。

【解決手段】共通識別子をサーバ群12に付与し、それ以外のホスト14がサーバ群12と通信する場合には、共通識別子(共通ドメインネーム)を用いてアクセスすると、相手(12-i1)が故障または過負荷の場合には、接続先変更アルゴリズム15に基づいてサーバ群12内の他のホスト(12-ij)に接続先を変更することにより、変更を意識させずに発信できるようにする。



1

### 【特許請求の範囲】

【請求項1】通信網を介して接続された複数のホスト が、相互間で通信するための通信網の通信接続方法にお いて、

複数の場所に設置され、物理的に異なる複数のホストか らなるホスト群に対して共通の識別子を付与し、

該通信網内に、上記共通識別子から該共通識別子とは異 なる各ホスト固有の識別子に変換する変換サーバを設置

上記ホスト群に含まれない任意のホストから、該ホスト 10 群に含まれる任意のホストに対して発信する場合、発信 側のホストは上記共通識別子を用いて上記変換サーバに 問い合わせを行い、

該変換サーバは接続に必要な着信側ホストの固有識別子 を発信側のホストに返送し、

該発信側のホストは返送された固有識別子を基にホスト 群中の特定のホストに接続を実行することを特徴とする 共通識別子を持つ複数ホストとの通信接続方法。

【請求項2】請求項1に記載の共通識別子を持つ複数ホ ストとの通信接続方法において、

前記変換サーバは、共通識別子と、該共通識別子に対応 するホスト群中の特定のホストの固有識別子とを対応づ ける対応テーブルを保持し、

該対応テーブルを予め決められたアルゴリズムに従って 書き換えることにより、接続先の特定のホストを変更す ることを特徴とする共通識別子を持つ複数ホストとの通 信接続方法。

【請求項3】請求項2に記載の共通識別子を持つ複数ホ ストとの通信接続方法において、

前記対応テーブルの書き換えアルゴリズムとして、累積 30 接続数が予め設定しておいた特定の接続数に達すると、 予めホストに割り振られた順番通りに次のホストに順次 接続先を変更することを特徴とする共通識別子を持つ複 数ホストとの通信接続方法。

【請求項4】請求項2に記載の共通識別子を持つ複数ホ ストとの通信接続方法において、

前記対応テーブルの書き換えアルゴリズムとして、予め 設定しておいた時間間隔毎に、予めホストに割り振られ た順番通りに次のホストに順次接続先を変更することを 特徴とする共通識別子を持つ複数ホストとの通信接続方 40

【請求項5】請求項2に記載の共通識別子を持つ複数ホ ストとの通信接続方法において、

前記対応テーブルの書き換えアルゴリズムとして、対応 付けられたホスト群中の特定のホストの負荷が予め設定 しておいた閾値を超えた場合、あるいは該特定のホスト に故障が発生した場合に、該ホストに代るホストとして 正常に作動しており、かつ稼働負荷が上記閾値を超えて いない別のホストを選択して、該選択されたホストに接 ホストとの通信接続方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、共通の識別子を複 数のホストが共有することにより、ホストに過負荷また は故障が生じたときでも、そのホストに対する接続要求 を複数の他の複製ホストに分配することにより、負荷を 分散させることが可能であり、かつ通信相手が変更され ても発信側ホストはそれを意識せずに発信することが可 能な共通識別子を持つ複数ホストとの通信接続方法に関 する。

[0002]

【従来の技術】従来、通信網を介して相互接続されてい る複数のホストは、公開されている着信側ホストの識別 子(ネーム)を用いて接続を実行するために必要な識別 子(アドレス)を変換サーバに問い合わせると、変換サ ーバは公開されている識別子(ネーム)と通信に必要な 識別子(アドレス)との1対1の対応関係を記述してい る対応テーブルを参照して、通信に必要な識別子(アド 20 レス)を発信側ホストに返送していた。発信側ホスト は、返送された通信に必要な識別子(アドレス)を用い て、着信側ホストとの接続を実行している。しかしなが ら、ある特定のホストに接続を要求する他のホストが多 数存在する場合には、そのホストへの通信が輻輳してし まい、接続が実行できない。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】このように、従来の複 数ホスト相互間の通信方法では、ある特定のホストに接 続を希望するホストが多い場合、その特定のホストある いはその特定のホストに接続する通信路の負荷が大きく なり、接続要求がそれらの処理能力を超えてしまった時 点で、そのホストへの通信が困難となる。その場合に は、そのホストを示す識別子を用いてアクセスを試みる 他のホストからの通信を、そのホストが受け付けられな くなる可能性も生じてくる。そこで、本発明の目的は、 このような従来の課題を解決し、故障あるいは過負荷と なったホストの負荷を分散させることが可能であり、多 大な設備投資を省略しながら、継続的かつ良好なサービ ス品質を維持することが可能な共通識別子を持つ複数ホ ストとの通信接続方法を提供することにある。また、本 発明の他の目的は、通信相手の識別子が変更になって も、発信側ホストにそれを意識させることなく発信させ ることが可能な共通識別子を持つ複数ホストとの通信接 続方法を提供することにある。

[0004]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、本発明の共通識別子を持つ複数ホストとの通信接続 方法では、共通識別子を複数のホストからなるホスト群 に付与し、該ホスト群に含まれないホストは該ホスト群 続先を変更することを特徴とする共通識別子を持つ複数 50 に含まれるホストと通信する際には、共通識別子から固

有識別子に変換する機能を備えた変換サーバに問い合わ せることにより、固有識別子を用いて接続を実行する。 ホスト群中の特定のホストが故障や過負荷の場合。ある いは通信網の故障や輻輳が原因で通信が困難な状況が生 じた場合でも、該ホスト群に含まれないホストに意識さ せることなく、変換サーバがホスト群内の他のホストに 接続先を変更することにより、継続的に通信サービスを 提供することができるようにした。また、正常に稼働し ている場合においても、ホスト群内でホスト群に含まれ ないホストとの接続を分散させることにより、負荷を分 10 散させることが可能になった。そのために、(a)共通 識別子を基に、通信網内で共通識別子を受けて通信に必 要な各ホスト毎に異なる固有の識別子を、共通識別子と ホスト固有の識別子に対応関係を把握している変換サー バに対して問い合わせ、変換サーバで共通識別子に該当 する複数のホストの中から1つのホストに固有の識別子 を選択し、これを問い合わせたホストに通知する。

(b) 変換サーバは、同一の共通識別子が付与されたホストの稼働状況、ホストに接続する通信網の通信状況を監視することにより、ホストに加わる負荷、ホストの故 20 障、あるいはホストに接続する通信網の通信量が特定の関値を超えたことを検出したとき、上記情報に基づいて複数のホストの中から適切なホストを選択し、固有の識別子を割り当てる。

#### [0005]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を、図面に より詳細に説明する。

(第1実施例)図1は、本発明の第1の実施例を示す複 数ホスト相互間の通信接続方法の説明図であり、図2は 図1における共通識別子と固有アドレスとの対応表およ び書き換え装置を示す図である。図1では、共通識別子 としてドメインネームを、また固有識別子としてIPア ドレスをそれぞれ用い、かつ複数のサーバを用いた場合 の接続方法を示している。また図2では、DNS(ドメ インネームシステム) サーバおよびDNSデータベース ファイル書き換え装置の機能構成を示している。この場 合、ドメイン・ネームを用いるインターネットアクセス サービスであれば、どれでも適用することができるが、 以下ではWWW (World Wide Web)を例として説明 する。図1において、11は1Pルータにより構成され 40 るJP通信網であり、12は12-1, 12-2, ・・ ·, 12-nのn台のWWWサーバからなるサーバ群、 13はドメイン・ネーム・システム・サーバ(DNSサ ーバ)、14はWWWブラウザを備えたクライアント・ ホストである。円で囲まれているサーバ群12の一部 は、HTMLファイルaaa. htmlのコピーを蓄積 tation = tation =それぞれ異なる I P アドレス# i 1, ・・・, # i m に 対応しており、かつドメイン・ネームwww. uuu. v v vを共有する。

【0006】図1において、クライアント・ホスト14 は、WWWブラウザを用いてaaa.htmlを閲覧す るために、予め公開されているURL(http:// www. uuu. vvv/aaa. html)を用いて アクセスを実行する。その際に、クライアント・ホスト 14は、ドメイン・ネームwww. uuu. vvvに該 当するサーバの I Pアドレスを入手するために、DNS サーバ13に問い合わせを行う。図2において、この 時、DNSサーバ13が持つDNSデータベースファイ ル13-1において、ドメイン・ネームwww. uu u. vvvにlPアドレス#ij (1≦j≦m)が対応 している場合、DNSサーバ13はクライアント・ホス ト14にIPアドレス#ijを通知する。クライアント ホスト14は、それを受け取ると、IPアドレス#i jを用いてサーバ12-ijにhttp reques tを送り、サーバ12-ijからaaa. htmlをダ ウンロードする。DNSデータベースファイル書き換え 装置15は、図2に示すように、DNSデータベースフ ァイル書き換えプログラム15-1と、そのプログラム 15-1により参照される共通ドメインネーム/サーバ IPアドレス対応テーブルファイル15-2から構成さ れる。予め設定された接続先変更アルゴリズムに基づい てDNSデータベースファイル書き換えプログラム15 - 1 が作動し、DNSデータベースファイル 13-1の ドメイン・ネームwww. uuu. vvvに対応する I Pアドレスを#ijから#ik (1≤k≤m) に変更す る。この際に、DNSデータベースファイル書き換えプ ログラム15-1は、共通ドメイン・ネーム/IPアド レス対応テーブル15-2を参照する。共通ドメイン・ 30 ネーム/1Pアドレス対応テーブル15-2には、共通 ドメイン・ネームwww. uuu. vvvと、それを用 ·いているサーバ12-il、・・・、12-imのIP アドレス#il.・・・、#imとの対応が全て記憶さ れている。

【0007】DNSデータベースファイル13-1の変更後は、クライアント・ホスト14がaaa.htmlをダウンロードするために、ドメイン・ネームwww.uuu.vvvに該当する「PアドレスをDNSサーバ13に問い合わせると、その回答として「Pアドレス#ikが通知されるので、クライアント・ホスト14はサーバ12-ikにアクセスすることになる。接続先変更アルゴリズムの例としては、次のような手順で行われる。

(1) 累積接続数が予め設定しておいた特定の接続数に達すると、12-i1,12-i2,・・・、12-im,12-i1,・・・のような順番に接続するように、DNSデータベースファイル13-1を書き換える。

(2) 予め設定しておいた時間間隔毎に、12-i1. 50 12-i2, ···, 12-im, 12-i1, ··· のような順番に接続するように、DNSデータベースファイル13-1を書き換える。

(3) サーバ12-ijの負荷が予め設定しておいた関 値を超えた場合、あるいはサーバ12-ijに故障が発 生した場合には、サーバ12-ijからそれらの異常の 発生の通知をDNSデータベースファイル書き換え装置 15が受けて、サーバ12-ijに代わるサーバとし て、正常に作動しており、かつ稼働負荷が閾値を超えて いないサーバ12-ikを選択し、DNSデータベース ファイル13-1をサーバ12-ikに書き換える。 【0008】 (第2実施例) 図3は、本発明の第2の実 施例を示す複数ホストとの通信接続方法の説明図であ り、図4は、図3における共通識別子と固有アドレスと の対応表および書き換え装置の構成図である。ここで は、本発明をATM (Asynchronous Transfer Mod e)上でIPルーチングを実現する通信網に適用した場合 のネットワークを示している。そして、共通識別子とし て共通のIPアドレスを、それぞれ異なるATMアドレ スを持つホストが用いる場合を説明する。図3におい て、21はATMスイッチおよび [Pルータにより構成 20 されるIPover ATM通信網、22は22-1, 22-2,・・・、22-nのn台のホストからなるホ スト群、23はATM ARP (Address Resolutio nProtocol)サーバ、24はATM ARPサーバ23 のアドレス変換テーブルを書き換えるアドレス変換テー ブル書き換え装置、25はホスト群22に含まれないホ ストである。円で囲まれているホスト群は、ホスト群2 2の一部であって、あるファイルFのコピーを蓄積する  $\pi \times 122 - i \cdot 1, \cdots \cdot 22 - i \cdot m \cdot (1 \le m \le n)$ がそれぞれ異なるATMアドレス#il···#imに 30 対応し、かつ共通IPアドレスIPcを共有している。 【0009】図3において、ホスト25は、ftpを用 いてファイルFを保持するホストにアクセスを試みる。 その際に、通信先のホストとの間にSVC(Switched Virtual Connection)を開いてATM通信を行うた めに必要な通信先のATMアドレスを得るために、AT M ARPサーバ23にIPアドレスIPcに該当する ホストのATMアドレスの問い合わせを行う。このと き、ATM ARPサーバ23が持つアドレス変換テー ブル23-1において、IPアドレスIPcにATMア 40 ドレス# i j (1≦ j ≦m)が対応している場合、AT M ARPサーバ23はホスト25にATMアドレス# ijを通知し、それを受け取ったホスト25はATMア ドレス#ijを用いてホスト22-ijとの間にSVC を張り、ファイルFをホスト22-ijよりダウンロー ドする。図4において、アドレス変換テーブル書き換え 装置24は、予め設定された接続先変更アルゴリズムに 基づいてアドレス変換テーブル書き換えプログラム24 1が作動し、アドレス変換テーブル23-1のIPア ドレスIPcに対応するATMアドレスを#ijから#

ik(1≦k≦m)に変更する。この際に、アドレス変換テーブル書き換えプログラム24-1は、共通IPアドレス/ATMアドレス対応テーブル24-2を参照する。共通IPアドレス/ATMアドレス対応テーブル24-2には、共通IPアドレスIPcと、それを用いているホスト22-i1・・・・、22-imのATMアドレス#ij・・・・・、#imとの対応が全て記憶されている。アドレス変換テーブル23-1の変更後は、ホスト25がIPアドレスIPcに該当するホストと通信を行うために、そのホストのATMアドレスをATMARPサーバ23に問い合わせると、回答としてATMアドレス#ikが通知されるので、ホスト25はホスト22-ikと通信を行うことになる。なお、接続先変更アルゴリズムとしては、第1実施例で述べた(1)~(3)と同じである。

【0010】(第3実施例)図5は、本発明の第3の実 施例を示す複数ホストとの通信接続方法の説明図であ り、図6は、図5における共通識別子と固有アドレスと の対応表および書き換え装置の構成図であり、図7は、 図5 におけるゲートウェイサーバからクライアント・ホ ストに返送されるHTMLファイルの例を示す図であ る。ことでは、本発明をインターネットプロトコルを用 いた複数のルータで構成されるIP通信網におけるWW W (World Wide Web)サービスの提供に適用する場 合の接続方法を示しており、かつ共通識別子として共通 のドメイン・ネームを、複数の₩₩₩サーバからなるサ ーバ群を代表するゲートウェイ・サーバ (GW) が用い る場合を示している。図5において、31は1Pルータ により構成される I P 通信網、32は32-1、32-2, · · · , 32-nのn台のWWWサーバからなるサ ーバ群、33はサーバ群32への接続要求を受け付ける ゲートウェイ・サーバ (GW)、34はWWWブラウザ を備えたクライアント・ホストである。円で囲まれてい るサーバ群は、サーバ群32の一部であり、かつHTM Lファイルx. htmlのコピーを蓄積するサーバ32 - i l. · · · , 32 - i m (1 ≤ m ≤ n) がそれぞれ 異なる | Pアドレス#il,・・・、#imに対応す

【0011】クライアント・ホスト34は、WWWブラウザを用いてx.htmlを閲覧するために、初めに予め公開されているゲートウェイ・サーバ33のドメイン・ネームwww.ppp.qqqを用いたURL(http://www.ppp.qqq/x.html)を用いてゲートウェイ・サーバ33にアクセスする。ゲートウェイ・サーバ33は、図6に示すように、対応テーブル33-1とHTMLファイル生成プログラム33-3と接続先選択プログラム33-2とから構成されている。対応テーブル33-1には、HTMLファイルx.htmlとそれを蓄積するサーバのIPアドレス#i

(5)

選択プログラム33-2は、対応テーブル33-1を参 照して予め設定されている接続先選択アルゴリズムに基 づいてサーバ32-ij(1≤j≤m)の1Pアドレス #ijを選択する。HTMLファイル生成プログラム3 3-3は、この選択を基に図7に示すようなHTMLフ ァイル35を作成し、それをクライアント・ホスト34 に返送する。クライアント・ホスト34は、HTMLフ ァイル35を受け取ると、それに書き込まれているIP アドレス#ijを用いたURL(http://#ij け取り、それを用いてサーバ32-ikへのアクセスを 実行する。なお、接続先変更アルゴリズムとしては、前 述の第1実施例で述べた例と同じである。

#### [0012]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 (a) 分散元ホストに故障あるいは過負荷が生じたとき には、他のホストに分散元ホストの複製を配置して、分 散元ホストに対する接続要求を複数の複製ホストに分配 することにより、分散元ホストの負荷を分散させること 散元ホスト所有者が多大な設備投資をすることなく、継 続的かつ良好なサービス品質を維持することができる。 また(b)共通の識別子を複数のホストで共有すること により、通信相手の変更を発信側ホストに意識させると となく実行することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施例を示す複数ホストとの通 信接続方法の説明図である。

【図2】図1における共通識別子と固有アドレスとの対 応表および書き換え装置の構成図である。

\*【図3】本発明の第2の実施例を示す複数ホストとの通 信接続方法の説明図である。

【図4】図3における共通識別子と固有アドレスとの対 応表および書き換え装置の構成図である。

【図5】本発明の第3の実施例を示す複数ホストとの通 信接続方法の説明図である。

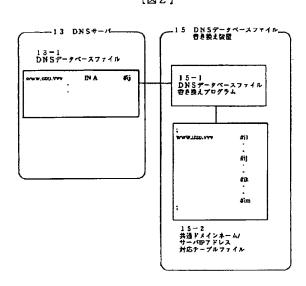
【図6】図5における共通識別子と固有アドレスとの対 応表および書き換え装置の構成図である。

【図7】図5におけるゲートウェイサーバからクライア /x. html)が書き込まれたhtmlファイルを受 10 ント・ホストに返送されるHTMLファイルの一例を示 す図である。

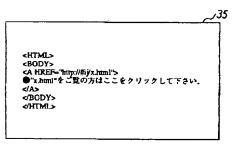
#### 【符号の説明】

11…IP通信網、12…サーバ群、12-1~12-N…サーバ、13…DNSサーバ、14…クライアント ・ホスト、15…DNSデータベースファイル書き換え 装置、13-1…DNSデータベースファイル、15-1 ··· DNSデータベースファイル書き換えプログラム、 15-2…共通ドメインネーム/サーバ 1 P アドレス対 応テーブルファイル、21…IPoverATM通信 ができるので、予め予測困難な過負荷や故障のために分 20 網、22…ホスト群、22-1~22-n…ホスト、2 3…ATM ARPサーバ、24…アドレス変換テーブ ル書き換え装置、25…ホスト、23-1…アドレス変 換テーブル、24-1…アドレス変換テーブル書き換え プログラム、24-2…共通 | Pアドレス/ATMアド レス対応テーブル、31… I P通信網、32…サーバ 群、32-1~32-n…サーバ、33…ゲートウェイ ・サーバ、34…クライアント・ホスト、33-1…対 応テーブル、33-2…接続先選択プログラム、33-3…HTMLファイル生成プログラム、35…クライア \*30 ント・ホストに返送されるHTMLファイル。

[図2]

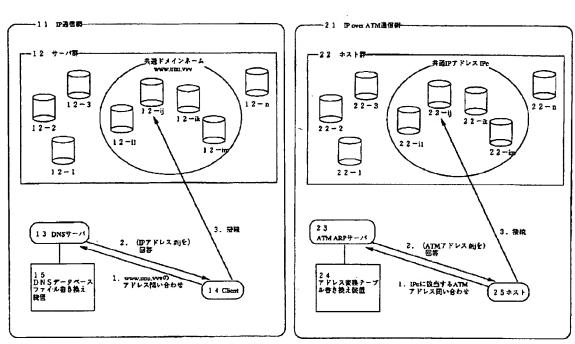


【図7】

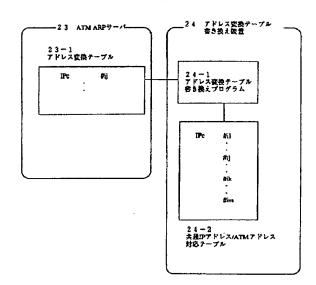


ートウェイ・サーバからクライアント・ホストに 返送されるHTMLファイルの例

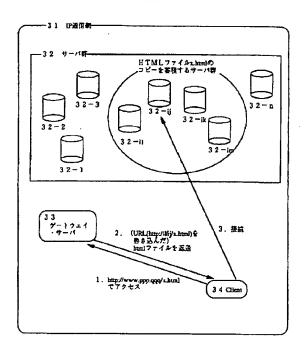
[図1]



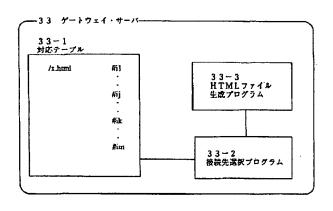
【図4】



【図5】



.【図6】



フロントページの続き

### (72)発明者 堀米 英明

東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 日本 電信電話株式会社内 (72)発明者 五十川 裕

東京都新宿区西新宿三丁目19番2号 日本 電信電話株式会社内